

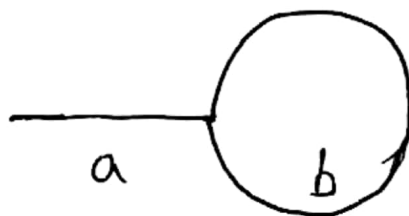
① 哈希表:

② 快慢指针: (Floyd判圈法)

双指针法:

fast: 每次两步

slow: 每次一步



第一次相遇:

$$f = 2s \quad ①$$

fast 与 slow 的相遇必定是在环内

设 fast 比 slow 多走了 n 个环的长度

$$\text{则应有 } f = s + nb \quad ②$$

结合①、②可得 $f = 2nb, s = nb$

我们知道所有走到链表入口节点时的步数都是 $k = a + nb$

而此时 slow 指针步数为 nb , 则其再向走 a 步即可。

此时我们再令 $fast = head$, 令其再与 slow 指针每次均向前走一步, 那么当 fast 与 slow 第二次相遇时, 即有

它们到达了链表的环状入口结点